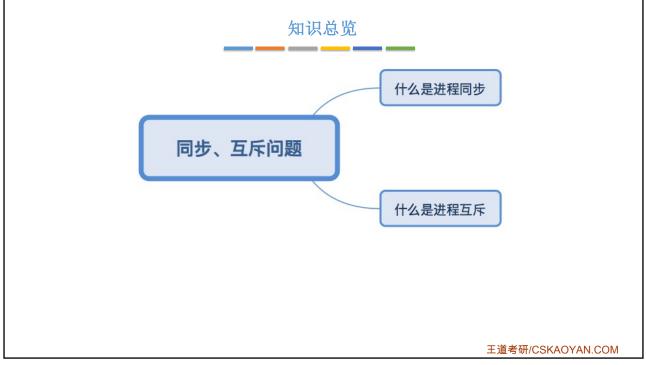


1



### 什么是进程同步



知识点回顾: 进程具有<mark>异步性</mark>的特征。异步性是指,各并发执行的进程以各自独立的、不可预知的速度向前推进。

操作系统要提供"进程同步机制"来解决异步问题





v=

### 进程A:

- ①从缓冲区中读数据
- ②数据预处理
- ③将预处理完的数据写回缓冲区
- ④进行其他任务

待处理 数据

内存缓冲区

### 进程B:

- ①进行准备工作
- ②从缓冲区中读数据
- ③数据的后续处理

王道考研/CSKAOYAN.COM

3

# 什么是进程互斥



进程的"并发"需要"共享"的支持。各个并发执行的进程不可避免的需要共享一些系统资源(比如内存,又比如打印机、摄像头这样的I/O设备)

互斥共享方式

两种资源共享方式 ◎

同时共享方式

系统中的某些资源,虽然可以提供给 多个进程使用,但一个时间段内只允 许一个进程访问该资源

系统中的某些资源,允许一个时间段 内由多个进程"同时"对它们进行访 问

我们把一<mark>个时间段内只允许一个进程使用</mark>的资源称为<mark>临界资源</mark>。许多物理设备(比如摄像头、打印机)都属于临界资源。此外还有许多变量、数据、内存缓冲区等都属于临界资源。

对临界资源的访问,必须<mark>互斥</mark>地进行。互斥,亦称<mark>间接制约关系。进程互斥</mark>指当一个进程访问某临界资源时,另一个想要访问该临界资源的进程必须等待。当前访问临界资源的进程访问结束,释放该资源之后,另一个进程才能去访问临界资源。

王道考研/CSKAOYAN.COM

## 什么是进程互斥

对临界资源的互斥访问,可以在逻辑上分为如下四个部分:

负责检查是否可进入临界区,若可进入,则应 设置*正在访问临界资源的标志*(可理解为"上 锁"),以阻止其他进程同时进入临界区

do {
 entry section;
 critical section;
 exit section;
 remainder section;
} while(true)

访问临界资源的那段代码

负责解除<u>正在访问临界资源的</u> 标志(可理解为"解锁")

做其他处理

//进入区

//临界区

//退出区-

//剩余区

注意:

临界区是进程中访问临界资源的代码段。 进入区和退出区是负责实现互斥的代码段。 临界区也可称为"临界段"。



如果一个进程暂时不能进入临界区,那么该进程是否应该一直占着处理机?该进程有没有可能一直进不了临界区?

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

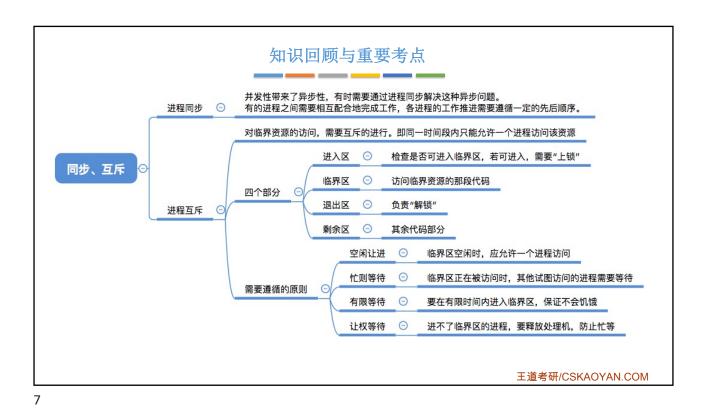
## 什么是进程互斥

为了实现对临界资源的互斥访问,同时保证系统整体性能,需要遵循以下原则:

- 1. 空闲让进。临界区空闲时,可以允许一个请求进入临界区的进程立即进入临界区;
- 2. 忙则等待。当已有进程进入临界区时,其他试图进入临界区的进程必须等待;
- 3. 有限等待。对请求访问的进程,应保证能在有限时间内进入临界区(保证不会饥饿);
- 4. 让权等待。当进程不能进入临界区时,应立即释放处理机,防止进程忙等待。

```
do {
    entry section; //进入区
    critical section; //临界区
    exit section; //退出区
    remainder section; //剩余区
} while(true)
```

王道考研/CSKAOYAN.COM



②王道论坛
②王道计算机考研备考
②王道成鱼老师-计算机考研
②王道楼楼老师-计算机考研
③王道楼楼老师-计算机考研

知乎
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道在线